

#### PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: 01228243 A

(43) Date of publication of application: 12.09.89

(51) Int. CI

H04L 11/20 H04L 13/00

(21) Application number: 63054385

(22) Date of filing: 08.03.88

(71) Applicant:

FUJITSU LTD PFU LTD

(72) Inventor:

NASUNO YOICHI BABA HIDEKAZU YAMAMOTO ISAO SASAKI TAKASHI ARAI MITSUTSURU

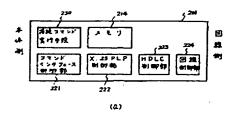
# (54) COMMUNICATION CONTROL EQUIPMENT

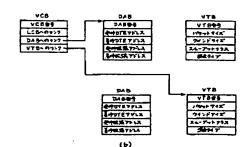
## (57) Abstract:

PURPOSE: To suppress the increase of the consumption of a memory by communication control information according to the expansion of the scale of a network by managing the communication control information by separating into protocol address information and a connection control parameter.

CONSTITUTION: The title device is equipped with the memory 214, a command interface control part 221, an X.25 packet level protocol control part 222, a HDLC control part 223, a line control part 224, and a connection command execution means 230. In the communication control equipment, the connection command execution means 230, when receiving the number of a virtual call control block VCB, that of a DTE address block DAB, and that of a virtual call attribute information block VTB as parameters, links the VCB with the DAB designated by the connection command, and also, perform a processing to link the VCB and the VTB.

# COPYRIGHT: (C)1989,JPO&Japio





## ⑩日本国特許庁(JP)

① 特許出願公開

#### ∅ 公 開 特 許 公 報 (A) 平1-228243

®Int. Cl. 4

識別記号

庁内整理番号

母公開 平成1年(1989)9月12日

H 04 L

13/00

102 303 Z-7830-5K -7240-5K

審査請求 未請求 請求項の数 1 (全9頁)

通信制御装置 会発明の名称

> 20特 願 昭63-54385

29出 題 昭63(1988) 3月8日

何発 明 者 那 須 野 洋 一

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社

個発 明 馬 秀 老 和

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社

伽発 眀 者 Ш 木 功 神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社

の出 頭 富士通株式会社 人 勿出 願 人

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

株式会社ピーエフユー

四代 理 人 弁理士 京谷 四郎

最終頁に続く

石川県河北郡宇ノ気町字宇野気 ヌ98番地の 2

明

1. 発明の名称 迎信制御装置

2. 特許請求の範囲

メモリ(214) と、

コマンド・インタフェース制御部(221)と、

X. 25パケット・レベル・プロトコル制御部 (222) と、

HDLC制御部(223) と、

回線制御部(224)と、

接続コマンド実行手段(230) と

を具備する通信制御装置であって、

メモリ(214) は、

固有の番号、論理チャネル・ブロック(LCB) へ のリンク、DTEアドレス・ブロック(DAB) への リンク及びパーチャル・コール属性情報プロック (VIB) へのリンクを持つパーチャル・コール制御 プロック(VCB) の複数個と、

固有の番号、発呼DTEアドレス、着呼DTE アドレス、発呼拡張アドレス及び着呼拡張アドレ スを持つDTEアドレス・プロック(DAB) の複数 個と、

固有の番号、パケット・サイズ、ウインドウ・ サイズ、スループット・クラス及び課金タイプを 持つパーチャル・コール属性情報プロック(VTB) の複数個と

を格納し、

接続コマンド実行手段(230) は、

バーチャル・コール制御プロック(VCB) の番号、 DTEアドレス・ブロック(DAB) の番号及びパー チャル・コール属性情報プロック(VTB) の許号を パラメータとして持つ接続コマンドを受け取った 時に、当族接続コマンドで指定されたパーチャル ・コール制御ブロック(VCB) と当該接続コマンド で指定されたDTEアドレス・プロック(DAB) を リンクすると共に、当該接続コマンドで指定され たパーチャル・コール制御ブロック(VCB) と当該 接続コマンドで指定されたパーチャル・コール区

性情報ブロック(VIB) をリンクする処理を行うよう構成されている

ことを特徴とする通信制御装置。

#### 3. 発明の詳細な説明

#### (概要)

多重コネクション制御機能を有する通信制御装置において、

ネットワーク規模の拡大に伴い、通信制御情報 のメモリ消費量が増大する点を解決するために、

通信制御情報をプロトコル・アドレス情報と、 コネクション制御パラメータとに分離して管理することによりメモリ消費量を削減したものである。 【産業上の利用分野】

本発明は、通信制御装置、特に通信制御装置に おける通信制御情報管理方式に関するものである。

OSIで代表される近代的なネットワーク・アーキテクチャが確立されてきたため、ネットワーク規模は拡大の一途をたどっている。このような中で、オンライン・システムのセンタ計算機、フ

ロント・エンド・プロセッサ、ゲートウェイ・プロセッサ等では、多数の通信路を効率よく制御する必要がある。また、計算機システムの負荷分散を目的に通信制御のかなりの部分を通信制御装置で行うようになりつつあり、通信制御装置では管理すべき情報量が増大する。本発明は、このような通信制御装置での情報管理に利用される。

### 〔従来の技術〕

第9図は従来のコネクション制御プロックを示す図である。従来の通信制御装置では、内部でコネクション制御プロックを持ち、

- (a) プロトコル飼御変数群
- (6) プロトコル・アドレス情報
- (c) コネクション制御パラメータ群

を全てコネクション制御プロックで保持している。 (発明が解決しようとする問題点)

従来の技術ではプロトコル制御変数群やプロトコル・アドレス情報、コネクション制御パラメータの全てをコネクション制御プロックで保持しているため、

- ・ コネクション制御ブロック自体が大きくなる。
- ・ 上配(b)、 (c) の一部が異なるだけでも新たなコネクション制御ブロックを必要とする。
- ・ 異なるコネクション制御ブロックで同一の情報が重複して保持される。

等により必要以上にメモリを消費してしまう。

本発明は、この点に鑑みて創作されたものであって、通信制御装置におけるメモリの使用を効率的に行い得るようにすることを目的としている。 (問題点を解決ための手段)

第1図は本発明の原理図である。通信制御装置 200 は、第1図(a)に示すように、メモリ214 と、コマンド・インタフェース制御部221 と、X. 2 5パケット・レベル・プロトコル制御部222 と、HDしC制御部223 と、回線制御部224 と、接続コマンド実行手段230 とを長僻している。

メモリ214 の中には、第1図(b)に示すように、 固有の番号、論理チャネル・ブロックLCB へのリ ンク、DTEアドレスプロックDAB へのリンク及 びパーチャル・コール属性情報プロックVTB への リンクを持つバーチャル・コール制御プロックVCBの複数個が格納される。また、メモリ214の中には、固有の番号、発呼DTEアドレス、着呼加では、でしたが発呼拡張アドレス及び着呼拡張アドレスを持つDTEアドレス・プロックBABの複数個が格納される。更に、メモリ214の中には、サイズ、スループット・クラスおよび課金タイプを持つバーチャル・コール属性情報プロックVTBの複数個が格納される。

接続コマンド実行手段230 は、バーチャル・コール制御プロックVCB の番号、DTEアドレス・プロックDAB の番号及びパーチャル・コール傾行 報プロックVTB の番号をパラメータとして待つ 接続コマンドを受け取った時に、当該接続コマンドで指定されたロTEアドレス・プロックDAB をリンクすると共に、当該接続コマンドで指定されたパーチャル・コール制御プロックVCB と当該接続コマンドで指定されたパ

ーチャル・コール區性情報プロックVTB をリンク する処理を行う。

#### (実施例)

第2図は本体計算機と通信制御装置のハードウェア構成を示す図である。同図において、100 は本体計算機、110 は中央処理装置、120 はメモリ、200 は通信制御装置、211 はマイクロプロセッサ、212 はDMAC(Direct Memory Access Controller)、214 はメモリ、213 は通信制御部をそれぞれ示している。

第3図は本体計算機と通信制御装置のインタフェースを説明する図である。通信制御装置への処理依頼やデータ転送は、第3図の形式のコマンドを本体計算機100のメモリ120上に用意し、通信制御装置200を起動することにより、行われる。第3図において、コマンド・コードはコマンドの処理内容をコードで示し、転送パイト長はデータ領域のパイト数を示し、データ領域アドレスを示す。データ領域には、コマンドのパラメータや送受信データが設定され

第5図はX.25PLPを制御するための制御プロックを示す図である。同図において、VCBはVC例御ブロック、DABはDTEアドレス・プロック、VTBはVCタイプ情報ブロック、LCBは論理チャネル制御プロック、CNBは着呼情報格納ブロックをそれぞれ示している。これらの制御プロックは遺信制御装置200のメモリ214に設けられる。

VC制御ブロック(VCB)は、通信中のVC (パーチャル・コール:論理パス)を管理するための制御ブロックであり、装置内に複数個存在し、各VC固有の番号(VCB番号)により識別される(0以外)。第5図(b) はVCBの情報を示す。

DTEアドレス・プロック (DAB) は、発着呼アドレス、拡張アドレスなどを格納しておくプロックである。装置内に複数個存在し、各DAB 間有の番号 (DAB番号) により識別される (0以外)。第5図(c)はDABの情報を示す。

VCタイプ情報プロック(VTB)は、VCの 区性情報(パケット・サイズ、ウィンドウ・サイ 8.

第4図は通信制御装置内のソフトウェア構成を示す図である。同図において、221 はコマンド・インタフェース制御郎、222 は X. 25 P L P 別御部、223 は H D L C 制御部、224 は回線制御部をそれぞれ示す。

コマンド・インタフェース制御部221 は、本体からのコマンドを受け付け、パラメータ/データを本体個メモリ120 と通信制御装置200 内のメモリ214 との間で転送し、各コマンドの処理プログラムに制御を渡す処理を行う。 X. 25 PLP制御部222 は、 X. 25 のパケット・レベル・プロトコルに従ったパケットの組立/分解や発着呼制加、データ送受信制御などを行う部分である。 HDLC制御部223 は、 X. 25 のフレーム・レベル・プロトコル (HDLC) に従ったデータ・リンクの確立・維持やフレーム送受信制御を行う部分である。 回線制御部224 は、回線上と通信制御装置200 内のメモリ214 との間のデータ転送を行う部分である。

ス、スループット・クラス、課金タイプなど)を格納しておくプロックである。装置内に複数個存在し、各VTB固有の番号(VTB番号)により厳別される(0以外)。第5図(a)はVTBの情報を示す。

論理チャネル制御ブロック(LCB)は、論理チャネル上でのパケット送受信を行うための制御変数(論理チャネル番号、論理チャネルの状態変数など)を持つ。LCBは、論理チャネルに1対1に対応しており、以下の状態値を持つ。

- ① 空き状態 (VC未接続状態)
- ② 発呼処理中(発呼要求パケット送信後、接続 完了パケット受信待ち)
- ③ 若呼処理中(着呼パケット受信中)
- ④ 復旧処理中(復旧要求パケット送信後、復旧 完了パケット受信待ち)
- ⑤ 接続中(VC接続状態)

第5図付はLCBの情報を示す。

 くプロックである。装置内に複数個存在し、各CNB固有の番号により識別される(O以外)。第5図(e) はLCBの領報を示す。

X. 25 P L P の発着呼劇御用としては、SET-DTEA, SET-VCT , CONNECT , REJECT-CONNECT, RE ADなどのコマンドが存在する。

DTEアドレス設定コマンド(SET-DTEA)はDABにアドレス慎報を格納するためのコマンドである。以下のパラメータを指定する。

- DAB番号:アドレス情報を格納するDAB の番号を指定する。
- ② 発着呼DTEアドレス:発呼要求パケット、 着呼受付パケットの発着DTEアドレス・フィ ールドに設定する値を指定するものである。
- ③ 発着拡張アドレス:拡張アドレス・ファシリティにより発着拡張アドレスを使用する場合、 同ファシリティで設定する拡張アドレスの値を 指定する。

V C タイプ設定コマンド(SET-VCT) は、V T B に V C タイプ情報を格納するコマンドである。以

受信週知時に通知されたCNB器号を指定する。 この番号が無指定の場合(0の場合)、通信制 御装置は発呼処理を行い、指定されている場合 は、者呼処理を行う。

- ③ DAB番号:発呼処理の場合、発呼要求パケットに指定するDTEアドレスが格納されているDABの番号を指定する。着呼処理の場合は、指定しない(0を指定する)。
- ④ VTB番号:これから設定するVCのタイプ 情報が格納されているVTBの番号を指定する。 VC 着呼拒否コマンド (REJECT-CONNECT) は、 着呼パケット受信適知に対する否定応答(着呼拒 否)の場合に発行される。以下のパラメータを指 定する。
- ① CNB番号: 若呼パケット受信通知時に通知 されたCNB番号を指定する。

受信コマンド (READ) について説明する。通信制 御装置から本体計算機への事象通知やデータ受信 は、本体計算機が以下の形式のHEADコマンドを発 行することにより行われる。READコマンドでは、 下のパラメータを指定する。

- ① VTB番号: VCタイプ情報を格納するVT Bの番号を指定する。
- ② パケット・サイズ:このVCで使用するデータ・パケットのサイズを指定する。
- ③ ウィンドウ・サイズ:このVCで使用するウィンドウ・サイズを指定する。
- ③ スループット・クラス:このVCで使用する スループット・クラスの値を指定する。
- (5) 課金タイプ:着信課金を要求するかしないか を指定する。

V C確立要求/応答コマンド(CONNECT) は、自倒からの発呼で V C が確立する場合、または著呼パケット受信通知に対する肯定応答 (着呼受付) の場合に発行される。以下のパラメータを指定する。

- ② VCB:未だVCが設定されていないVCB を選択し、そのVCB番号を指定する。この番号が以後このVCを本体/通信制御装置間で識別するための識別子となる。
- ② CNB番号: 着呼受付の場合に着呼パケット

完了時に通信制御装置からの通知情報が第6図の 形式でデータ領域に設定される。

該当VCB番号は、この通知情報がどのVCに関するものかを示すためのものである。VCBが特定されない通知情報については、Oが設定される。通知情報種別は、通知情報の種別を示すものであり、コードで表現される。通知情報バイト長の関には、通知情報の有効データ長がバイト長で設定される。

通知情報域について説明する。各通知情報年に 通知情報領域のフォーマットが定義されている。

着呼パケット受信通知時においては、該当VCB番号の間には0が設定され、通知情報練別の間には着野パケット受信通知に対するコードが設定される。通知情報域には、この着呼をこの後のCONNECTで識別するための番号、着呼パケットに設定されている発着DTEアドレス、着呼パケットに設定されている発着拡張アドレスが書き込まれる。

- V C 確立完了通知時(すなわち、発呼処理また

は若呼処理が完了した時)においては、該当VCB B番号の間にはCONNECTコマンドで指定したとこれでは定され、通知情報程別の間にはは回知には対するコードが設定されたのといる。 VC知道には、VCが正常はできたかたのできたが設定される。 VCがネットの結果としてネット・クッスを強力を対しているのは、アインの

上記コマンド以外にVC切断/復旧のためのコマンド、データ送受信のためのコマンドがあるが、ここでは説明を省略する。なお、VCBとLCBは、切断/復旧時に解放され、空き状態になる。

次に、発呼処理時、着呼受付時の着呼処理および着呼拒否時の着呼処理の制御シーケンスについて説明する。

らCONNECT コマンドを発行する。

- ② 通信制御装置はCONNECT コマンドを受け取ると、発呼用の空き論理チャネル番号を選択し、対応するLCB(空き状態のLCB)を獲得し(論理チャネル番号の選択はX.25 PLPに従う)、パラメータで指定されたVCBとの間でリンクを設定する。
- ③ 通信制御装置は該当VCBに指定DAB番号 に対応するDABへのポインタを設定する。
- ④ 通信制御装置は該当VCBに指定VTB、番号に対応するVTBへのポインタを設定する。この時点で、各ブロックの関連は第7図回のようになる。
- ⑤ 通信制御装置は、送信パッファを一つ獲得し、 発呼要求パケットをVCBから参照できるDA B, VTB, LCBの内容に従って作成し、H DLC制御ブロックに送信を依頼し、LCBの 状態を発呼処理中にする。
- ⑩ 通信制御装置は、CONNECT コマンドの完了を 本体に通知し、CONNECT コマンドが正常に受け

発呼処理時においては次のような処理が行われる。

① 木体は、CONNECT コマンドを発行して、発呼 処理を通信関御装置に依頼する。この時のパラ メータとして、以下の値を指定する。

VCB番号: VCが設定されていないVCBの番号

CNB番号:発呼のため、0を指定する (無指定)

DAB番号:通信相手のアドレス情報が格納されているDABの番号を指定する。もし、該当アドレス情報が未設定の場合は、CONNECT コマンドを発行する前に、SET-DTEAコマンドでアドレス情報を設定してからCONNECT コマンドを発行する。

VTB番号:通信相手との間で設定するVCのタイプ情報が格納さているVTBの番号を指定する。もし、該当VCタイプ情報が未設定の場合には、CONNECT コマンドを発行する前に、SET-VCT コマンドでVCタイプ情報を設定してか

付けられたことを本体に通知する。

- ⑦ 本体は、READコマンドを発行し、VCの確立 完了を待ち合わせる。
- ③ 通信制御装置は、HDLC制御部からパケットを持合が通知され、それが発呼要求パケットを送信した論理チャネルでの接続完了パケットの場合、各ネゴシエーションの結果をLCBに格納し、本体が発行中のBEADコマンドに『VC確立完了』を通知し、LCBの状態を接続中にし、VCBとDAB、VTBとのリンクを切る。この時点で、各部の関連は第7図(0)のようにな処理が行われる。
- ① 本体は、READコマンドを発行して、着呼パケット受信通知を待ち合わせる。
- ② 通信制御装置は、HDLC制御部からパケット受信が通知され、それが着呼パケットの場合、空きのCNBを一つ獲得し、その着呼パケットを受信した論理チャネル番号に該当するLCBとの間で相互にリンクを設定し、LCBの状態

を着呼処理中にする。

- ③ 通信制御装置は、該当CNBに着呼バケットの受信情報(発着DTEアドレス、発着拡張アドレス、各本ゴシエーション要求値)を設定し、該当CNB番号とこれらの受信情報を上記READコマンドのパラメータ領域に転送して、READコマンドを完了させる。この時点で、各ブロックの関連は第8図(a)のようになる。
- ④ 本体は、通知された券呼バケット受信通知の内容に従ってVCタイプを選択し、CONNECTコマンドを発行して、着呼受付処理を通信制御装置に依頼する。この時、パラメータとして、以下の値を指定する。

VCB番号:VCが設定されていないVCBの番号

CNB番号:若呼パケット受信通知で通知されたCNBの番号

DAB番号: 着呼のため、 0 を指定する (無指定)

VTB番号:通信相手との間で設定するVCタ

- ⑨ 通信制御装置は、CONNECT コマンドの完了を 本体に通知し、CONNECT コマンドが正常に受け 付けられたことを本体に通知する。
- Oの 本体は、READコマンドを発行し、VC確立完 了を待ち合わせる。
- ① 通信制御装置は本体が発行したREADコマンドに上記処理で確立したVCの"VC確立完了"を通知し、LCBの状態を接続中にし、VCBとVTBのリンクを切る。この時点で、各プロックの関連は第8図(ののようになる。

着呼処理(着呼拒否)においては次のような処理が行われる。

- ①ないし③は着呼受付と同じ
- ③ 本体は、通知された着呼パケット受信通知を 拒否するため、REJECT-CONNECTコマンドを発行 して、着呼拒否処理を通信制御装置に依頼する。 この時、パラメータとして以下の値を指定する。 CNB番号:着呼パケット受信通知で通知され たCNB番号
- ⑤ 通信制御装置は、REJECT-CONNECTコマンドを

イプ協報が格納されているVTBの番号を指定する。もし、該当VCタイプ協報が未設定の場合には、SET-VCT コマンドでVCタイプ協報を設定してからCONNECT コマンドを発行する。

- ⑤ 通信期征装置は、着呼受付のCONNECT コマンドを受け付けると、指定VCB番号と指定CNB がらリンクされているLCBとの間で相互にリンクを設定する。
- ⑤ 通信制御装置は、核当VCBに指定VTB番号に対応するVTBへのポインタを設定する。 この時点で、各プロックの関連は第8図(1)のようになる。
- ⑦ 通信制御装置は、送信バッファを一つ獲得し、 若呼受付バケットをVCBから参照できるVT B、LCB、更にLCBから参照できるCNB の内容に従って作成し、HDLC朝御部に送信 を依頼する。
- ③ 通信制御装置は、該当しCBとCNBのリンクを切り、CNBを別の着呼パケット受信通知で使用可能にする。

受け取ると、送信バッファを一つ獲得し、指定 CNB番号に対応するCNBからリンクされて いるLCBの論理チャネル番号で先に受信した 者呼パケットに対する養呼拒否のために復旧要 求パケットを送信し、LCBの状態を復旧処理 中にする。

- ① 通信制御装置は、該当CNBとLCBのリンクを切り、CNBを別の着呼パケット受信通知で使用可能にする。
- ⑦ 通信制御装置は、REJECT-CONNECTコマンドの 完了を本体に通知し、着呼指否が正常に受け付 けられたことを本体に通知する。
- ③ 通信制御装置は、HDLC制御部からパケット受信が通知され、それが先の復旧要求パケットを送信した論理チャネルでの復旧完了パケットの場合、LCBを空き状態にする。

### 〔発明の効果〕

本発明によれば次のような効果が期待できる。 VCタイプ、免費DTEアドレス等は、複数のV Cで共通に使用できる場合がある。このような場

# 特開平1-228243 (フ)

合にVCタイプや発着DTEアドレスを各VC単位に持たず、共通の領域を使用することにより、メモリ消費量が削減できる。また、VCタイプ、発着DTEアドレス等は、発着呼制御の時のみ必要な情報であるため、発着呼のタイミングをずらせば、同一の領域(DAB、VTB)を発着呼毎に内容を変更して(SET-DTEA, SET-VCT コマンドで)使用できるため、更にメモリ消費量の削減に繋がる。

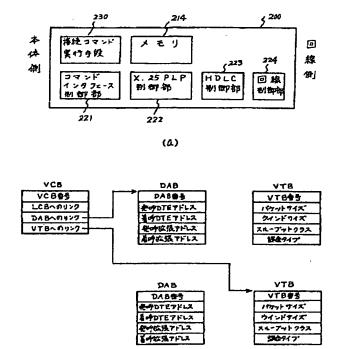
### 4. 図面の簡単な説明

第1図は本発明の原理図、第2図は本体計算機と通信制御装置のハードウェア構成を示す図、第3図は本体計算機と通信制御装置のインタフェースを説明するための図、第4図は通信制御装置内のソフトウェア構成を示す図、第5図はX.25PLPを制御するための制御プロックを示す図、第6図はREADコマンドで設定される情報を示す図、第7図は発呼処理における制御プロックの関連を示す図、第8図は着呼処理における制御プロック

の関連を示す図、第9.図は従来のコネクション別 御ブロックを示す図である。

100 …本体計算機、110 …中央処理装置、120 …メモリ、200 …通信制御装置、211 …マイクロプロセッサ、212 … DMAC、213 …通信制御部、214 …メモリ、221 …コマンド・インタフェース (料) の は 222 … X . 2 5 P L P 制御部、223 … H D L C 制御部、224 … 回線制御部。

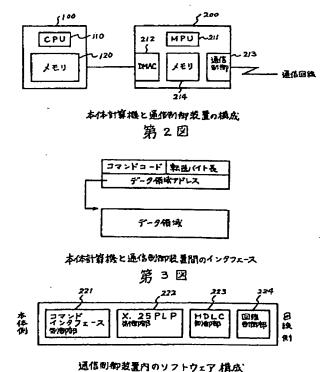
特許出願人 富士通株式会社(外1名) 代理人弁理士 京 谷 四 郎



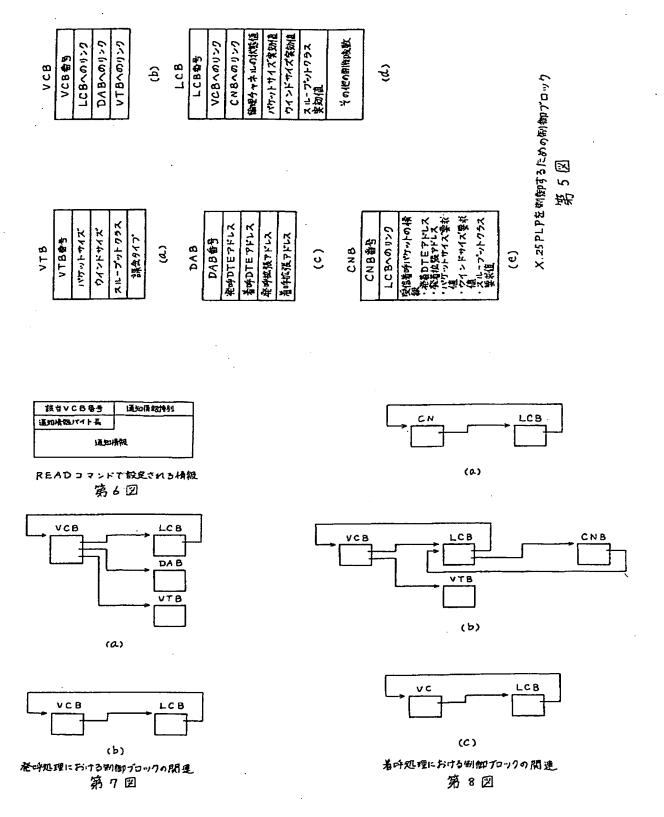
(b)

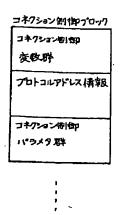
本任明の原理図

第1図



第4図





従来のコネクション制御ブロック第9図

第1頁の続き

伽発 明

@発 明 者 佐 々 木 隆 神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社

Ξ

玆

神奈川県大和市深見西4丁目2番49号 株式会社ピーエフ

ユー大和工場内